DIALOG(R)File 351:Derwent WPI (c) 2001 Derwent Info Ltd. All rts. reserv.

011792343 \*\*Image available\*\*
WPI Acc No: 1998-209253/199819

XRPX Acc No: N98-166304

Resource management and recovery method for distributed systems - involves requesting agreement resource lease periods with manager and

having resource reclaimed when all leases have expired Patent Assignee: SUN MICROSYSTEMS INC (SUNM ) Inventor: RIGGS R; WALDO J H; WOLLRATH A M Number of Countries: 025 Number of Patents: 004

Patent Family:

Patent No Kind Date Applicat No Kind Date Week

EP 836140 A2 19980415 EP 97402364 A 19971008 199819 B US 5832529 A 19981103 US 96729421 A 19961011 199851 JP 11045187 A 19990216 JP 97293546 A 19971010 199917 US 6081813 A 20000627 US 96729421 A 19961011 200036

US 98152062 A 19980911

Priority Applications (No Type Date): US 96729421 A 19961011; US 98152062 A 19980911

Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes

EP 836140 A2 E 20 G06F-009/46

Designated States (Regional): AL AT BE CH DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI

LT LU LV MC NL PT RO SE SI US 5832529 A G06F-017/30

JP 11045187 A 18 G06F-009/46

US 6081813 A G06F-017/30 Cont of application US 96729421 Cont of patent US 5832529

Abstract (Basic): EP 836140 A

The distributed computer system has resources, e.g. files or memory, that are accessed by a number of computers. The system has to recover these items when they are no longer used. When a computer requires to use a resource, it sends a "dirty call" to the resource manager. This call increments a count on the resource. As part of the call the requester and manager agree a period for which the resource will be "leased", e.g. retained available to the requester.

The requester and manager monitor the lease period and the requester may send lease extending calls. When the lease expires the manager reclaims the resource.

ADVANTAGE - Provides reference integrity for accesses to the resource while ensuring that it can be recovered.

Dwg.1/8

Title Terms: RESOURCE; MANAGEMENT; RECOVER; METHOD; DISTRIBUTE; SYSTEM; REQUEST; AGREE; RESOURCE; LEASE; PERIOD; MANAGE; RESOURCE; RECLAIM; LEASE : EXPIRE

**Derwent Class: T01** 

International Patent Class (Main): G06F-009/46; G06F-017/30 International Patent Class (Additional): G06F-012/00; G06F-012/02

File Segment: EPI

Manual Codes (EPI/S-X): T01-F02C1; T01-H07C3; T01-M02A; T01-M02A1

# THIS PAGE BLANK (USPTO)

THIS PAGE BLANK (USPTO)

# (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平11-45187

(43)公開日 平成11年(1999)2月16日

(51) Int,Cl.4		識別記号	FΙ	
G06F		360	G O 6 F 9/46	3 6 0 C
	12/00	591	12/00	5 9 1

審査請求 未請求 請求項の数42 FD (全 18 頁)

(21)出願番号	<b>特願平9-293546</b>	(71)出願人	597136607
	•		サンマイクロシステムズ インコーポレー
(22)出願日	平成9年(1997)10月10日		テッド
			アメリカ合衆国、94043 カリフォルニア
(31)優先権主張番号	08/729, 421	<u>-</u>	州、マウンテン ビュー、エムエス ピー
(32)優先日	1996年10月11日		エーエルアイー521、ガルシア アヴェニ
(33)優先権主張国	米国 (US)		<b>ュー 2550</b>
		(72)発明者	ウールラス アン エム
			アメリカ合衆国、01450 マサチューセッ
			ツ州、グラットン、ノースウッズロード9
		(74)代理人	弁理士 上野 登
			·

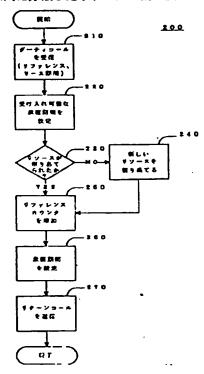
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 分散ガーベッジコレクションのためのりソースの管理方法、装置、コンピュータプログラム生産物、コンピュータシステム並びにプラットフォーム間に分散したリソースの割当及び割当解除方

## (57)【要約】

【課題】 記憶条件の追加や不必要な通信の増大を招くことなく、リファレンスの保全性が維持され、かつ記憶漏れを起こすことのない分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法、装置、コンピュータプログラム生産物、コンピュータシステム並びにリソースの割当及び割当解除方法を提供すること。

【解決手段】 あるシステムのリソースを参照し、かつ要求されたリース期間を指定するリクエスタープラットフォームからの要求を受信する工程(ステップ210)と、リース期間中はそのシステムリソースへの共有アクセスを許可する工程(ステップ250、260)と、リクエスタープラットフォームに対してリース期間を通知するリターンコールを送信する工程(ステップ270)と、リース期間が終了した時に、そのシステムリソースの割当を解除する工程とを備えるようにした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 リソースを参照し、かつ要求されたリース期間を指定するプロセスからの要求を受信する受信工程と、

承認されたリース期間、前記リソースに対する共有アクセスを許可する許可工程と、

前記プロセスに前記承認されたリース期間を通知する通知工程と、

前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソースの割当を解除する割当解除工程とを備えていることを特 10 徴とする分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項2】 前記許可工程は、前記要求されたリース期間よりも短い期間となるように前記承認されたリース期間を決定するサブ工程を備えていることを特徴とする請求項1に記載される分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項3】 前記許可工程は、前記要求されたリース期間、前記リソースの大きさ、及び前記リソースのための他の承認されたリース期間の少なくとも一つに基づき、前記承認されたリース期間を決定するサブ工程を備えていることを特徴とする請求項1に記載される分散ガーペッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項4】 前記許可工程は、前記リソースがそれ以前に割り当てられなかったという決定に基づいて前記リソースを割り当てるサブ工程を備えていることを特徴とする請求項1に記載される分散ガーペッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項5】 前記許可工程は、前記リソースに対応するリファレンスカウントを増加させるサブ工程を備え、前記リファレンスカウントは、現在、どれだけ多くのプロセスが前記リソースに対するリファレンスを持っているかを示すものであることを特徴とする請求項1に記載される分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項6】 前記プロセスがある識別されたリソース に対するアクセスの終了を望んでいることを示す前記プロセスからの第2の要求を受信する工程と、

前記識別されたリソースに対応する前記リファレンスカウントを減少させる工程とをさらに備えたことを特徴と 40 する請求項5に記載される分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項7】 前記割当解除工程は、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されない時に、前記リソースをリクレームするためのガーベッジコレクションプロセスを呼び出すサブ工程を備えていることを特徴とする請求項1に記載される分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項8】 前記割当解除工程は、前記リファレンス カウントが前記識別されたリソースに、現在、いかなる 50 プロセスもアクセスしていないことを示している時に、 前記識別されたリソースの割当を解除するためのガーペッジコレクションプロセスを呼び出すサブ工程を備えていることを特徴とする請求項6に記載される分散ガーペッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項9】 あるリース期間、あるリソースに対してアクセスすることをプロセスから要求する工程と、

前記リソースに対する共有アクセスが許可されている間、承認されたリース期間を前記プロセスから受信する工程と前記承認されたリース期間が終わりかけているが、前記リソースへのアクセスが完了していないという決定に基づいて、新たなリース期間の要求を前記プロセスに対して送信する工程とを備えていることを特徴とする分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法。

【請求項10】 前記承認されたリース期間が終了する前に、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されないことを示す異なる要求を送信する工程をさらに備えていることを特徴とする請求項9に記載される分散ガーペッジコレクションのためのリソースの管理方法

【請求項11】 リソースを参照し、かつ要求されたリース期間を指定するプロセスからの要求を受信するように構成された受信モジュールと、

承認されたリース期間、前記リソースへの共有アクセス を許可するように構成されたリソースアロケーターと、 前記プロセスに前記承認されたリース期間を通知するよ うに構成された通知モジュールと、

前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソース の割当を解除するように構成されたリソースディアロケ 30 ーターとを備えていることを特徴とする分散ガーベッジ コレクションのための装置。

【請求項12】 前記リソースアロケーターは、前記要求されたリース期間よりも短い期間となるように前記承認されたリース期間を決定するように構成された決定モジュールを備えていることを特徴とする請求項11に記載される分散ガーペッジコレクションのための装置。

【請求項13】 前記リソースアロケーターは、前記要求されたリース期間、前記リソースの大きさ、及び前記リソースのための他の承認されたリース期間の少なくとも一つに基づき、前記承認されたリース期間を決定するように構成された決定モジュールを備えていることを特徴とする請求項11に記載される分散ガーベッジコレクションのための装置。

【請求項14】 前記リソースアロケーターは、前記リソースがそれ以前に割り当てられなかったという決定に基づいて前記リソースを割り当てるように構成された割当モジュールを備えていることを特徴とする請求項11に記載される分散ガーベッジコレクションのための装置。

50 【請求項15】 前記リソースアロケーターは、前記リ

通知モジュールと、

ソースに対応するリファレンスカウントを増加させるように構成された増加モジュールを備え、

前記リファレンスカウントは、現在、どれだけ多くのプロセスが前記リソースに対するリファレンスを持っているかを示すものであることを特徴とする請求項11に記載される分散ガーペッジコレクションのための装置。

【請求項16】 前記プロセスがある識別されたリソースに対するアクセスの終了を望んでいることを示す前記プロセスからの第2の要求を受信するように構成された第2受信モジュールと、

前記数別されたリソースに対応する前記リファレンスカウントを減少させるように構成された減少モジュールとをさらに備えたことを特徴とする請求項15に記載される分散ガーペッジコレクションのための装置。

【請求項17】 前記リソースディアロケーターは、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されない時に、前記リソースをリクレームするためのガーペッジコレクションプロセスを呼び出すように構成されたインボーカーを備えていることを特徴とする請求項11に記載される分散ガーペッジコレクションのための装置。

【請求項18】 前記リソースディアロケーターは、前記リファレンスカウントが前記識別されたリソースに、現在、いかなるプロセスもアクセスしていないことを示している時に、前記識別されたリソースの割当を解除するためのガーベッジコレクションプロセスを呼び出すように構成されたインボーカーを備えていることを特徴とする請求項16に記載される分散ガーベッジコレクションのための装置。

【請求項19】 あるリース期間、あるリソースに対し ケアクセスすることをプロセスから要求するように構成 30 された要求モジュールと、

前記リソースに対する共有アクセスが許可されている間、承認されたリース期間を前記プロセスから受信するように構成された受信モジュールと前記承認されたリース期間が終わりかけているが、前記リソースへのアクセスが完了していないという決定に基づいて、新たなリース期間についての他の要求を、前記プロセスに対して送信するように構成された第2送信モジュールとを備えていることを特徴とする分散ガーベッジコレクションのための装置。

【請求項20】 前記承認されたリース期間が終了する前に、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されないことを示す異なる要求を送信するように構成された第2送信モジュールをさらに備えていることを特徴とする請求項19に記載される分散ガーペッジコレクションのための装置。

【請求項21】 リソースを管理するために具体化されたコンピュータで読み取り可能なコードを有するコンピュータ使用可能媒体を備えたコンピュータプログラム生産物において、

前記コンピュータ使用可能媒体は、リソースを参照し、かつ要求されたリース期間を指定するプロセスからの要求を受信するように構成された受信モジュールと、承認されたリース期間、前記リソースへの共有アクセスを許可するように構成されたリソースアロケーターと、前記承認されたリース期間を通知するように構成された

前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソースの割当を解除するように構成されたリソースディアロケーターとを備えていることをを特徴とする分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項22】 前記りソースアロケーターは、前記要求されたリース期間よりも短い期間となるように前記承認されたリース期間を決定するように構成された決定モジュールを備えていることを特徴とする請求項21に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項23】 前記リソースアロケーターは、前記要 20 求されたリース期間、前記リソースの大きさ、及び前記 リソースのための他の承認されたリース期間を決定するよも一つに基づき前記承認されたリース期間を決定するように構成された決定モジュールを備えていることを特徴 とする請求項21に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項24】前記リソースアロケーターは、前記リソースがそれ以前に割り当てられなかったという決定に基づいて前記リソースを割り当てるように構成された割当モジュールを備えていることを特徴とする請求項21に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

11.

【請求項25】 前記リソースアロケーターは、前記リソースに対するリファレンスを現在有しているプロセスの数を示すように構成されたリファレンスカウントモジュールを備えていることを特徴とする請求項21に記載される分散ガーペッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項26】 前記コンピュータ使用可能媒体は、前記プロセスがある識別されたリソースに対するアクセスの終了を望んでいることを示す前記プロセスからの第2の要求を受信するように構成された第2受信モジュールと、

前記識別されたリソースに対応する前記リファレンスカウントを減少させるように構成された減少モジュールとをさらに備えていることを特徴とする請求項25に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項27】 前記リソースディアロケーターは、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されない 50 時に、前記リソースをリクレームするためのガーベッジ

コレクションプロセスを呼び出すように構成されたイン ポーカーを備えていることを特徴とする請求項21に記 載される分散ガーペッジコレクションのためのコンピュ ータプログラム生産物。

前記リソースディアロケーターは、前 【請求項28】 記リファレンスカウントが前記識別されたリソースに、 現在、いかなるプロセスもアクセスしていないことを示 している時に、前記識別されたリソースの割当を解除す るためのガーペッジコレクションプロセスを呼び出すよ する請求項26に記載される分散ガーペッジコレクショ ンのためのコンピュータプログラム生産物。

【請求項29】 リソースを管理するために具体化され たコンピュータで読み取り可能なコードを有するコンピ ュータ使用可能媒体を備えたコンピュータプログラム生 産物において、

前記コンピュータ使用可能媒体は、あるリース期間、あ るリソースに対してアクセスすることをプロセスから要 求するように構成された要求モジュールと、

可している間、承認されたリース期間を前記プロセスか ら受信するように構成された受信モジュールと、

前記承認されたリース期間が終わりかけているという決 定に基づいて、新たなリース期間についての他の要求 を、前記プロセスに対して送信するように構成された送 信モジュールとを備えていることを特徴とする分散ガー ペッジコレクションのためのコンピュータプログラム生 産物。

【請求項30】 前記コンピュータ使用可能媒体は、前 記承認されたリース期間が終了する前に、前記リソース 30 に対する共有アクセスがもはや要求されないことを示す 異なる要求を送信するように構成された第2送信モジュ ールをさらに備えていることを特徴とする請求項29に 記載される分散ガーペッジコレクションのためのコンピ ュータプログラム生産物。

【請求項31】 コンピュータプロセッサーと、

前記コンピュータプロセッサーと有効に接続されている メモリーと、

前記メモリーにより前記コンピュータプロセッサー中で 実行するコンピュータプロセスを備え、

前記コンピュータプロセスは、リソースを参照し、かつ 要求されたリース期間を指定するプロセスからの要求を 受信するように構成された受信モジュールと、

承認されたリース期間、前記リソースに対する共有アク セスを許可するように構成されたリソースアロケーター

前記承認されたリース期間を通知するように構成された 通知モジュールと、

前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソース の割当を解除するように構成されたリソースディアロケ 50 する請求項36に記載される分散ガーペッジコレクショ

ーターとを備えていることを特徴とする分散ガーペッジ コレクションのためのコンピュータシステム.

【請求項32】 前記リソースアロケーターは、前記要 求されたリース期間よりも短い期間となるように前記承 認されたリース期間を決定するように構成された決定モ ジュールを備えていることを特徴とする請求項31に記 載される分散ガーペッジコレクションのためのコンピュ ータシステム.

【請求項33】 前記りソースアロケーターは、前記要 うに構成されたインボーカーを備えていることを特徴と 10 求されたリース期間、前記リソースの大きさ、及び前記 リソースのための他の承認されたリース期間の少なくと も一つに基づき、前記承認されたリース期間を決定する ように構成された決定モジュールを備えていることを特 徴とする請求項31に記載される分散ガーペッジコレク ションのためのコンピュータシステム。

【請求項34】 前記リソースアロケーターは、前記リ ソースがそれ以前に割り当てられなかったという決定に 基づいて前記リソースを割り当てるように構成された割 当モジュールを備えていることを特徴とする請求項31 前記プロセスが前記リソースに対する共有アクセスを許 20 に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコン ピュータシステム。

> 【請求項35】 前記りソースアロケーターは、前記り ソースに対するリファレンスを現在有しているプロセス の数を示すように構成されたリファレンスカウントモジ ュールを備えていることを特徴とする請求項31に記載 される分散ガーペッジコレクションのためのコンピュー タシステム.

> 【請求項36】 前記コンピュータプロセスは、前記プ ロセスがある識別されたリソースに対するアクセスの終 了を望んでいることを示す前記プロセスからの第2の要 求を受信するように構成された第2受信モジュールと、 前記識別されたリソースに対応する前記リファレンスカ ウントを減少させるように構成された減少モジュールと をさらに備えていることを特徴とする請求項35に記載 される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュー タシステム.

前記リソースディアロケーターは、前 【請求項37】 記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されない 時に、前記りソースをリクレームするためのガーベッジ 40 コレクションプロセスを呼び出すように構成されたイン ポーカーを備えていることを特徴とする請求項31に記 載される分散ガーペッジコレクションのためのコンピュ ータシステム。

【請求項38】 前記リソースディアロケーターは、前 記りファレンスカウントが前記識別されたリソースに、 現在、いかなるプロセスもアクセスしていないことを示 している時に、前記識別されたリソースの割当を解除す るためのガーベッジコレクションプロセスを呼び出すよ うに構成されたインポーカーを備えていることを特徴と

-

槽

 $\tilde{x}$ 

H

.

PARTY.

ンのためのコンピュータシステム。

【請求項39】 コンピュータプロセッサーと、

前記コンピュータプロセッサーと有効に接続されている メモリーと、

前記メモリーにより前記コンピュータプロセッサー中で 実行するコンピュータプロセスを備え、

前記コンピュータプロセスは、あるリース期間、あるリソースに対してアクセスすることをプロセスから要求するように構成された要求モジュールと、

前記プロセスが前記リソースに対する共有アクセスを許可している間、承認されたリース期間を前記プロセスから受信するように構成された受信モジュールと、

前記承認されたリース期間が終わりかけているという決定に基づいて、新たなリース期間についての他の要求を、前記プロセスに対して送信するように構成された送信モジュールとを備えていることを特徴とする分散ガーペッジコレクションのためのコンピュータシステム。

【請求項40】 前記コンピュータプロセスは、前記承認されたリース期間が終了する前に、前記リソースに対する共有アクセスがもはや要求されないことを示す異な 20 る要求を送信するように構成された第2送信モジュールをさらに備えていることを特徴とする請求項39に記載される分散ガーベッジコレクションのためのコンピュータシステム。

【請求項41】 複数のプラットフォームを有する分散 処理システムにおいて、サーバープラットフォームで実行される以下の工程、すなわち、(a) システムリソースに対するリファレンス及び要求されたリース期間を含むリクエスタープラットフォームからの要求であって、

前記対応するリクエスタープラットフォームが前記要求 中において前記要求された期間、前記リファレンスされ たシステムリソースへのアクセスをシークすることを示 している要求を受信する工程と、(b) 前記 (i) 要求された各リース期間に応答して設定される、対応す る承認期間であって、要求に関連する前記リファレンス された各システムリソースが前記プラットフォームによ ってアクセスされることが可能となる期間を示している 承認期間を設定すること、及び(i i) 対応するリフ ァレンスカウンターであって、要求の受信によって決定 される前記対応するシステムリソースがアクセスしてい る前記プラットフォームの数を示しているリファレンス カウンターを増加させること、により前記リファレンス された各システムリソースを割り当てる工程と、(c)

関連する要求に応答して、関連する要求中でリファレンスされた前記リソースのための前記承認期間を指定する前記リクエスタープラットフォームに対する応答を送信する工程と、(d) (i) リファレンスされた各システムリソースのための前記承認期間が終了した時、又は(ii) 前記対応するリファレンスカウンター 50

が、いかなるリクエスタープラットフォームも、現在、前記リファレンスされた各システムリソースに対するアクセスをシークしていないということを示す状態である時に、前記リファレンスされた各システムリソースの割当を解除するためのガーベッジコレクションプロセスを起動する工程とを備えたことを特徴とする分散ガーベッジコレクションのためのブラットフォーム間に分散したリソースの割当及び割当解除方法。

【請求項42】 (e) 前記システムリソースに対するリファレンスを含み、かつ前記リクエスタープラットフォームが前記システムリソースに対するアクセスの終了を要求することを示している前記リクエスタープラットフォームからの新しい要求を受信する工程と、(f)

前記新しい要求において指定された前記リファレンスされた各システムリソースに対応する前記リファレンスカウンターを減少させる工程とをさらに備えていることを特徴とする請求項41に記載される分散ガーペッジコレクションのためのプラットフォーム間に分散したリソースの割当及び割当解除方法。

## 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、一般に、コンピューターシステムのためのガーベッジコレクションに関し、更に詳しくは、リファレンスと結合し、あるいは関連しているリソースを収集するための耐故障性の分散ガーベッジコレクションの方法に関する。

[0002]

【従来の技術】適切なリソース管理は、コンピュータの 効率的及び効果的使用のための重要な観点である。一般 30 に、リソース管理には、適切な時、例えば、要求者がも はやリソースを要求しない時にリソースの割り当てを解 除することのみならず、要求に応じてリソース(例え ば、メモリー)を割り当てることも含まれる。一般に、 リソースには、コンピュータ内で実行する演算の構成要 素(例えば、アプリケーション、プログラム、アプレッ トなど)によって引用されるデータが含まれる。

【0003】実際には、コンピュータ上で実行している アプリケーションがリソースを参照するためにシークす る時には、コンピュータは、アプリケーションが適切に 40 それらを参照することができるように、最初にリソース を割り当てるか、あるいは指定しなければならない。ア プリケーションが、もはやリソースを参照しないとき は、コンピュータは、再使用のためにそのリソースの割 り当てを解除するか、あるいはリクレームすることがで きる。コンピュータ内では、各リソースは、それによっ てそのリソースが引用可能な唯一の「ハンドル」を持っ ている。そのハンドルは、アドレス、配列インデック ス、特有の値、ポインター等のような、様々な方法によって与えられる。

0 【0004】リソース管理は、1台のコンピュータにと

っては比較的単純である。なぜならば、アプリケーショ ンがもはやそれらを参照しない時、あるいは停電後のよ うに、リソースがリクレームされることができる時を示 す事象は、決定することが容易だからである。多数のコ ンピュータを接続した分散システムのためのリソース管 理は、数台の異なるコンピュータ内のアプリケーション が同一のリソースを使っていることもあるので、より困 難である。

【0005】分散システムの分断は、不適切かつ先走っ たりソースのリクレーム、あるいはリソースのリクレー 10 ムの失敗の原因となる。例えば、分散システムにおいて 異なるコンピュータ上で実行されている多数のアプリケ ーションは、他の機械上に配置されているリソースを参 照するかもしれない。もし、リソースが配置されている コンピュータと、それらのリソースを参照しているアプ リケーションとの間の接続が途切れるならば、コンピュ ータは、早まってそのリソースをリクレームすることも あり得る。代わりに、コンピュータは、アプリケーショ ンがそのリソースにアクセスすることに失敗してから長 期間経過しているにもかかわらず、永統的にそのリソー 20 スを保持することもありうる。

【0006】これらの問題は、ネットワークリソースを 管理するためのシステムの発展をもたらし、その一つ は、「分散ガーベッジコレクション」として知られてい る。この用語は、ネットワーク中の異なるコンピュータ 上で実行されている一つのアプリケーションあるいはア プリケーション群によって用いられているリソースを自 動的に管理する、分散システムのための言語又は実行時 間システムによって与えられる機能を表している。

【0007】一般に、ガーベッジコレクションは、リソ ースがもはやアプリケーションのいかなる部分によって も引用されない時に、リソースは、将来の使用のために 開放されるという概念を用いている。分散ガーペッジコ レクションは、いかなるコンピュータ上のアプリケーシ ョンもリソースを参照しない時にリソースをリクレーム することにより、この概念を、分散コンピューティング の領域に拡張する。

【0008】分散ガーペッジコレクションは、割り当て られたリソースとそれらのリソースのリファレンスとの 間の保全性を保持しなければならない。換言すれば、そ 40 のシステムは、ネットワーク中のいずれかのコンピュー 夕上で実行されているアプリケーションがそのリソース の参照を続けている時には、リソースの割り当てを解除 したり、あるいはリソースを開放することが許されな い。「リファレンスの保全性」と称するこのリファレン スとリソースの結合は、リファレンスが参照するリソー スへのアクセスを常に承認するということことを保証す るものではない。例えば、ネットワークの故障は、その ようなアクセスを不可能にする。しかしながら、保全性 は、もし、そのリファレンスがいずれかのリソースへの 50 はや引用されないということをガーペッジコレクション

アクセスを得るために用いられたならば、そのリソース は、そのリファレンスが最初に与えられたリソースと同 ーのリソースであるということを保証するものである。

【0009】ガーペッジコレクションが用いられる分散 システムは、また、有限の未来におけるある時点におい てもはや引用されなくなったリソースをリクレームしな ければならない。換書すれば、そのシステムは、「記憶 漏れ」に対する保証を与えなければならない。記憶溜れ は、全てのアプリケーションがリソースに対するリファ レンスを落としたが、例えば、いくつかのアプリケーシ ョンが未だそのリソースを参照しているという誤った決 定をしたために、システムが、再使用のためにリソース をリクレームすることに失敗した時に生ずる。

【0010】リファレンスの保全性の故障と記憶漏れ は、しばしば、リソースを引用しているアプリケーショ ンとそれらのリソースの割当及び割当解除を管理してい るガーペッジコレクションシステムとの間の分断の原因 となる。例えば、リソースを参照しているアプリケーシ ョンとそのリソースを管理しているガーベッジコレクシ ョンシステムとの間のネットワーク結合の分断は、ガー ベッジコレクションシステムが、リソースのリクレーム をすべきか否か及びリソースをいつリクレームすべきか を決定することを妨げるかもしれない。代わりとして、 ガーペッジコレクションシステムは、アプリケーション が予め定められた時間内にリソースにアクセスしなかっ たので、そのリソースを収集してもよいということを誤 って決定するかもしれない。

【0.011】分散ガーベッジコレクションのメカニズム が記憶漏れを起こすことなくリファレンスの保全性を保 持するということを保証することを試みることにより、 その分散ガーベッジコレクションのメカニズムを改善す るために、多くのテクニックが用いられている。一つの ありふれたアプローチは、リファレンスカウントの形式 を用いている。そこでは、カウントは、各リソースを参 照しているアプリケーションの数を保持している。リソ ースのカウントがゼロになるとき、ガーベッジコレクシ ョンシステムは、そのリソースをリクレームすることが できる.

【0012】しかしながら、そのようなリファレンスカ ウントの機構は、リソースが対応するリファレンスカウ ンターと共に作られる時にのみ動作する。この場合、ガ ーペッジコレクションシステムは、追加のアプリケーシ ョンがそのリソースを参照するときには、そのリソース のリファレンスカウントを増加させ、あるアプリケーシ ョンがもはやそのリソースを参照しない時には、カウン トを減少させる。

【0013】しかしながら、リファレンスカウントの機 構は、特に、分散システムにおいて故障を生ずるという 問題に直面している。そのような故障は、リソースはも

5 . 3

· Virginia Signa

y .,

2.50

システムに知らせるメッセージの伝達を妨げる、コンピ ュータもしくはアプリケーションの故障、又はネットワ ークの故障という形をとる。もし、メッセージがネット ワークが分断しているために伝達されないならば、不要 情報収集システムは、いつリソースをリクレームすべき かわからない。

【0014】そのような故障を避けるために、いくつか のありふれたリファレンスカウントの機構には、「キー プアライブ」メッセージが含まれている。これは、ま た、「ピンバック」とも称されている。この機構によれ 10 ば、ネットワーク中のアプリケーションは、リソースを 監視しているガーベッジコレクションシステムに対して メッセージを送り、そのアプリケーションがなお通信可 能であることを示す。これらのメッセージは、ガーベッ ジコレクションシステムがリソースに対するリファレン スを落とすのを妨げる。

【0015】そのような「キープアライブ」メッセージ の受信の失敗は、ガーペッジコレクションシステムが、 あるリソースのためのリファレンスカウントを減少させ ることができること、そしてすなわち、そのカウントが 20 ゼロになるときは、ガーペッジコレクションシステム は、そのリソースをリクレームするかもしれないという ことを意味している。しかしながら、これは、ネットワ ークが故障しているために、「キープアライブ」メッセ ージを受け取ることに失敗したことから、リファレンス カウントがゼロへ到達し、それに続いて、リソースの早 まったリクレームが生ずる。これは、リファレンスの保 全性の必要条件を乱すものである。

【0016】ガーベッジコレクションシステムにおける リファレンスの保全性の問題を解決するために提案され 30 た他の方法は、リファレンスカウントのみならず、リソ ースを参照するコンピュータの各構成要素に対応する識 別子もまた保持することである。A. Birrell 他、「ネットワークの目的物のための分散ガーペッジコ レクション」、No. 116、ディジタル システムス リサーチ センター、1993年12月15日参照。

【0017】この方法は、リファレンスカウントの機構 と同一の問題に悩まされている。さらに、この方法は、 分散形システム内で不必要な通信を増加させ、かつ記憶 のための必要条件(すなわち、各りソースを参照するア プリケーションに対応する識別子のリスト) を追加する オーバーヘッドを付加した唯一の識別子を、各リソース を参照するコンピュータの各構成要素に与えることを必 要とする。

# [0018]

【発明が解決しようとする課題】本発明が解決しようと する課題は、記憶条件の追加や不必要な通信の増大を招 くことなく、リファレンスの保全性が維持され、かつ記 低温れを起こすことのない分散ガーペッジコレクション のためのリソースの管理方法、装置、コンピュータブロ 50 管理するために具体化されたコンピュータで読み取り可

グラム生産物、コンピュータシステム並びにブラットフ オーム間に分散したリソースの割当及び割当解除方法を 提供することにある。

12

#### [0019]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため に、本発明に係る分散ガーペッジコレクションのための リソースの管理方法は、リソースを参照し、かつ要求さ れたリース期間を指定するプロセスからの要求を受信す る受信工程と、承認されたリース期間、前記リソースに 対する共有アクセスを許可する許可工程と、前記プロセ スに前記承認されたリース期間を通知する通知工程と、 前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソース の割当を解除する割当解除工程とを備えていることを要 旨とするものである。

【0020】また、本発明に係る他の分散ガーベッジコ レクションのためのリソースの管理方法は、あるリース 期間、あるリソースに対してアクセスすることをプロセ スから要求する工程と、前記リソースに対する共有アク セスが許可されている間、承認されたリース期間を前記 プロセスから受信する工程と、前記承認されたリース期 間が終わりかけているが、前記リソースへのアクセスが 完了していないという決定に基づいて、新たなリース期 間の要求を前記プロセスに対して送信する工程とを備え ていることを要旨とするものである。

【0021】本発明に係る分散ガーベッジコレクション のための装置は、リソースを参照し、かつ要求されたリ 一ス期間を指定するプロセスからの要求を受信するよう に構成された受信モジュールと、承認されたリース期 間、前記リソースへの共有アクセスを許可するように構 成されたリソースアロケーターと、前記プロセスに前記 承認されたリース期間を通知するように構成された通知 モジュールと、前記承認されたリース期間が終了した時 に前記りソースの割当を解除するように構成されたリソ ースディアロケーターとを備えていることを要旨とする ものである。

【0022】また、本発明に係る他の分散ガーペッジコ レクションのための装置は、あるリース期間、あるリソ ースに対してアクセスすることをプロセスから要求する。 ように構成された要求モジュールと、前記リソースに対 する共有アクセスが許可されている間、承認されたリー ス期間を前記プロセスから受信するように構成された受 信モジュールと前記承認されたリース期間が終わりかけ ているが、前記リソースへのアクセスが完了していない という決定に基づいて、新たなリース期間についての他 の要求を、前記プロセスに対して送信するように構成さ れた第2送信モジュールとを備えていることを要旨とす るものである.

【0023】本発明に係る分散ガーペッジコレクション のためのコンピュータプログラム生産物は、リソースを

14

能なコードを有するコンピュータ使用可能媒体を備えた コンピュータプログラム生産物において、前記コンピュ ータ使用可能媒体は、リソースを参照し、かつ要求され たリース期間を指定するプロセスからの要求を受信する ように構成された受信モジュールと、承認されたリース 期間、前記リソースへの共有アクセスを許可するように 構成されたリソースアロケーターと、前記承認されたリ ース期間を通知するように構成された通知モジュール と、前記承認されたリース期間が終了した時に前記リソ ースの割当を解除するように構成されたリソースディア 10 ロケーターとを備えていることを要旨とするものであ る.

【0024】また、本発明に係る他の分散ガーペッジコ レクションのためのコンピュータプログラム生産物は、 リソースを管理するために具体化されたコンピュータで 読み取り可能なコードを有するコンピュータ使用可能媒 体を備えたコンピュータプログラム生産物において、前 記コンピュータ使用可能媒体は、あるリース期間、ある リソースに対してアクセスすることをプロセスから要求 するように構成された要求モジュールと、前記プロセス 20 が前記リソースに対する共有アクセスを許可している 間、承認されたリース期間を前記プロセスから受信する ように構成された受信モジュールと、前記承認されたり ース期間が終わりかけているという決定に基づいて、新 たなリース期間についての他の要求を、前記プロセスに 対して送信するように構成された送信モジュールとを備 えていることを要旨とするものである。

【0025】本発明に係る分散ガーペッジコレクション のためのコンピュータシステムは、コンピュータプロセ ッサーと、前記コンピュータプロセッサーと有効に接続 30 されているメモリーと、前記メモリーにより前記コンピ ュータプロセッサー中で実行するコンピュータプロセス を備え、前記コンピュータプロセスは、リソースを参照 し、かつ要求されたリース期間を指定するプロセスから の要求を受信するように構成された受信モジュールと、 承認されたリース期間、前記リソースに対する共有アク セスを許可するように構成されたリソースアロケーター と、前記承認されたリース期間を通知するように構成さ れた通知モジュールと、前記承認されたリース期間が終 了した時に前記リソースの割当を解除するように構成さ れたリソースディアロケーターとを備えていることを要 旨とするものである。

【0026】また、本発明に係る他の分散ガーペッジコ レクションのためのコンピュータシステムは、コンピコ ンピュータプロセッサーと、前記コンピュータプロセッ サーと有効に接続されているメモリーと、前記メモリー により前記コンピュータプロセッサー中で実行するコン ピュータプロセスを備え、前記コンピュータプロセス は、あるリース期間、あるリソースに対してアクセスす ることをプロセスから要求するように構成された要求モ 50 意している期間、リソースをリースすることによって、

ジュールと、前記プロセスが前記リソースに対する共有 アクセスを許可している間、承認されたリース期間を前 記プロセスから受信するように構成された受信モジュー ルと、前記承認されたリース期間が終わりかけていると いう決定に基づいて、新たなリース期間についての他の 要求を、前記プロセスに対して送信するように構成され た送信モジュールとを備えていることを要旨とするもの である.

【0027】さらに、本発明に係る分散ガーベッジコレ クションのためのプラットフォーム間に分散したリソー スの割当及び割当解除方法は、複数のプラットフォーム を有する分散処理システムにおいて、サーバープラット フォームで実行される以下の工程、すなわち、 (a) システムリソースに対するリファレンス及び要求された リース期間を含むリクエスタープラットフォームからの 要求であって、前記対応するリクエスタープラットフォ ームが前記要求中において前記要求された期間、前記リ ファレンスされたシステムリソースへのアクセスをシー クすることを示している要求を受信する工程と、 (b)

前記要求された各リース期間に応答して設定 される、対応する承認期間であって、要求に関連する前 記リファレンスされた各システムリソースが前記プラッ トフォームによってアクセスされることが可能となる期 間を示している承認期間を設定すること、及び(ii)

対応するリファレンスカウンターであって、要求の受 信によって決定される前記対応するシステムリソースが アクセスしている前記プラットフォームの数を示してい るリファレンスカウンターを増加させること、により前 記リファレンスされた各システムリソースを割り当てる 工程と、(c) 関連する要求に応答して、関連する要 求中でリファレンスされた前記リソースのための前記承 認期間を指定する前記リクエスタープラットフォームに 対する応答を送信する工程と、 (d) (i) レンスされだ各システムリソースのための前記承認期間 が終了した時、又は(ii) 前記対応するリファレン スカウンターが、いかなるリクエスタープラットフォー ムも、現在、前記リファレンスされた各システムリソー スに対するアクセスをシークしていないということを示 す状態である時に、前記リファレンスされた各システム リソースの割当を解除するためのガーペッジコレクショ ンプロセスを起動する工程とを備えたことを要旨とする ものである。

【0028】上記構成を有する本発明に係るリソースの 管理方法によれば、リファレンスの保全性は、ある一定 の期間、すなわち、分散システム中のパーティ、例え ば、リソースに対するリファレンスを保持しているアプ リケーション及びそのリソースを管理しているガーペッ ジコレクションシステムが、そのリソースとそのリソー スに対するリファレンスとが保証されることについて合

大きな記憶漏れを伴うことなく保証される。

【0029】そのリース期間が終了したときには、そのリソースに対するリファレンスが継続するという保証は、消滅し、ガーベッジコレクションシステムにそのリソースをリクレームすることを許可する。なぜならば、そのリソースに対するリファレンスを保持しているアプリケーションと、そのリソースを管理しているガーペッジコレクションシステムは、有限の保証されたリースが終了するか、すなわちいつその保証が終了するかを知ることができるからである。これにより、リファレンスのリース期間中はリファレンスの保全性が保証され、ネットワークエラーに起因して発生するリソースの開放失敗を回避することが可能となる。

# [0030]

【発明の実施の形態】以下に、添付した図面の記載に基づいて、本発明の実施の形態を詳細に説明する。可能な限り、同一又は類似の部分について言及する図面及び以下の記述全体を通して、同一の参照番号を使用する。

【0031】本発明は、ありふれた分散処理システムの 20 構成によって組織されたコンピュータを用いて実行することができる。しかしながら、本発明を実行するための構成と手順は、ありふれたものではない。なぜならば、それらは、リファレンスの保全性を保証し、記憶漏れを排除する分散ガーペッジコレクション機構を与えるものだからである。

【0032】(A. 総括)分散処理システム中にある各コンピュータに配置されている方法呼出要素(以下、「MI要素」という)が、本発明に係る分散ガーベッジコレクション機構を実行する。MI要素は、好ましくは、プログラム言語JAVA(登録商標)によって書かれた多くのソフトウェアモジュールからなっている。

【0033】一般に、分散処理システム中のアプリケーションが、分散リソースに対するリファレンスを、ネームの索引あるいは他の方法によって、ある他のコールに対するリターン値として取得し、そのリソースへのアクセスをシークする時はいつでも、そのアプリケーションは、そのリソースに対し、あるいはそのリソースを管理するMI要素に対してコールを行う。

【0034】マネージングMI要素と呼ばれるこのMI要素は、そのリソースに対して突出しているリファレンス数のトラックをキープする。あるリソースに対するリファレンスの数がゼロの時は、マネージングMI要素は、そのリソースをリクレームすることができる。あるリソースに対するリファレンス数のカウントは、一般に、「リファレンスカウント」と呼ばれており、リファレンスカウントを増加させるコールは、「ダーティーコール」と称される。

【0035】アプリケーションが、もはや分散リソース を要求しない時は、アプリケーションは、そのリソース 50 16

に対しあるいはマネージングMI要素に対して、異なるコールを送信する。このコールの受信に基づき、マネージングMI要素は、そのリソースのリファレンスカウントを減少させる。このリファレンスを落とすためのコールは、「クリーンコール」と称される。

【0036】本発明に係る実施の形態によれば、ダーティーコールには、リース期間と呼ばれる、そのリソースに対するリファレンスのための要求された時間間隔を含めることができる。ダーティーコールの受信に基づき、マネージングM1要素は、リースが承認された期間を含んでいるリターンコールを送信する。すなわち、マネージングM1要素は、突出したリファレンスの数と同様に、それらのリファレンスのためのリース期間もトラックする。その結果、あるリソースに対するリファレンスカウントがゼロになった時、あるいはそのリソースのためのリース期間が終了した時には、マネージングM1要素は、そのリソースをリクレームすることができる。

【0037】(B. 手順) MI要素中のアプリケーションコールプロセッサーは、図1に図示されたアプリケーションコール手順100のステップを実行する。マネージングMI要素中のサーバーコールプロセッサーは、それぞれ図2~4に図示される、手順200、300及び400のステップを実行する。マネージングMI要素のガーペッジコレクターは、サーバーコールプロセッサーからの命令に従って、それ以前にリファレンスと結合とていたリソースをリクレームするために通常の手順については、説明を省略する。

Ā

恕

1.

Ţž.

200

1.22

【0038】(1. アプリケーションコールプロセッサー)図1は、分散処理システム中に配置されている同一又は他のM1要素によって管理されるリソースに対するリファレンスのためのアプリケーションの要求を取り扱うために、M1要素のアプリケーションプロセッサーが使用する手順100のフロー図を示したものである。

【0039】アプリケーションがあるリソースに対する リファレンスを取得した後、アプリケーションコールプ ロセッサーは、リソースのリファレンス及び要求された リース期間を含むダーティーコールを、そのリソースの ためのマネージングMI要素に対して送信する(ステッ プ110)。ダーティーコールは、リソースそれ自体に 対してあるいはマネージングMI要素に対して向けられ る。

【0040】次いで、アプリケーションコールプロセッサーは、マネージングMI要素からのリターンコールを待ち、そして受信する(ステップ120)。そのリターンコールには、ダーティーコールのリファレンスがそのリソースと結合するであろうということをマネージメントMI要素が保証する期間、すなわち、承認されたリース期間が含まれている。換言すれば、マネージングMI要素は、その承認期間、ダーティーコールのリファレン

スに対応するリソースを収集しないことに同意する。も し、マネージングM I 要素が承認期間を与えないか、あ るいはリースの要求を拒絶するならば、アプリケーショ ンコールプロセッサーは、承認期間を受信するまで、別 のダーティーコールを送信しなければならない。

【0041】アプリケーションコールプロセッサーは、 アプリケーションによるそのリファレンスの使用を監視 し、そのアプリケーションが、アプリケーションコール プロセッサーに対し、そのリファレンスがもはや要求さ れないということを明確に知らせた時、又は、そのアプ 10 リケーションプロセッサーが、自分自身でその决定を下 したの時のいずれかの時 (ステップ130) には、アブ リケーションコールプロセッサーは、マネージングM I 要素に対してクリーンコールを送信する(ステップ14 0)。ダーティーコールに用いられた方法と同様の方法 により、クリーンコールは、リファレンスされたリソー スに向けられ、マネージングM!要素は、クリーンコー ルを処理する。続いて、アプリケーションコールプロセ ッサーは、アプリケーションによって使用されているリ ファレンスのリストからそのリファレンスを削除する 20 スに注意しながら、入ってくるダーティーコールを制御

【0042】もし、アプリケーションが、いまだリファ レンスをやめていない(ステップ130)が、アプリケ ーションコールプロセッサーが、そのリファレンスのた めの承認期間が終了しそうであると判断する場合(ステ ップ160)には、次に、アプリケーションコールプロ セッサは、そのリソースに対するリファレンスが、アプ リケーションに代わってマネージングMI要素によって 保持されているということを保証するために、ステップ 110とステップ120を繰り返す。

【0043】 (2. サーバーコールプロセッサー) MI 要素のサーバーコールブロセッサーは、3つの主要な手 順を実行する。すなわち、(1)ダーティーコールを処 理すること、(2)入ってくるクリーンコールを処理す ること、及び(3)適切なときに、リソースをリクレー ムするためのガーベッジコレクションサイクルを起動さ せること、である。

【0044】 (i. ダーティーコール) 図2は、MIソ フトウェア要素が管理するリファレンスされたリソース に対する要求、すなわちダーティーコールを処理するた 40 を示している。 めに、MI要素のサーバーコールプロセッサーが使用す る手順200のフロー図である。これらの要求は、分散 処理システム中にあるMI要素のアプリケーションコー ルプロセッサーからくるものであり、そのアプリケーシ ョンコールプロセッサーには、要求を処理するサーバー コールプロセッサーと同じMI要素中のアプリケーショ ンコールプロセッサーも含まれている。

【0045】最初に、サーバーコールプロセッサーは、 ダーティーコールを受信する(ステップ210)。次い

18 間を決定する(ステップ220)。承認期間は、要求さ れたリース期間、あるいは他の期間と同一でもよい。 サ ーパーコールプロセッサーは、要求されたリソースの危 及び同一のリソースに対してそれ以前に承認された他い 多くの承認期間を含む多数の条件に基づいて適切な承認 期間を決定する。

【0046】リソースがダーティーコールのリファレン スにより未だ割り当てられていないとサーバーコールブ ロセッサーが判断した時(ステップ230)には、サー パーコールプロセッサーは、要求されたリソースを割り 当てる(ステップ240)。

【0047】次いで、サーバーコールプロセッサーは、 ダーティーコールのリファレンスに対応するリファレン スカウントを増加させ(ステップ250)、リファレン ス・リソース結合のための受入可能な承認期間を設定し (ステップ260)、アプリケーションプロセッサーに 対し承認期間と共にリターンコールを送信する(ステッ プ270)。このようにして、サーバーコールプロセッ サーは、その制御下にあるリソースに対するリファレン

【0048】アプリケーションは、現在のリースが終了 する前に、拡張要求を伴うダーティーコールを送信する ことによって、リースを延長することができる。手順2 00において示したように、リースを拡張するための要 求は、リースのための最初の要求と全く同様に扱われ る。拡張は、単に、リファレンスカウントがゼロになら ない限り、ある付加的な期間、リソースはリクレームさ れないということを意味するにすぎない。

【0 0 4 9】 (i i. クリーンコール) M I 要素のサー パーコールプロセッサーは、また、アプリケーションコ ールプロセッサーから入ってくるクリーンコールも処理 する。分散処理システム中のアプリケーションがもはや リソースに対するリファレンスを要求しない時は、アプ リケーションは、そのリソースが再使用のためにリクレ ームされるように、そのリファレンスのためのリソース を管理するMI要素に知らせる。図3は、MI要素のサ ーパーコールプロセッサーがクリーンコールを処理する ために使用するステップを有する手順300のフロー図

【0050】サーバーコールプロセッサーが、MI要素 が管理するリソースに対するリファレンスと共にクリー ンコールを受信した時(ステップ310)は、サーバー コールプロセッサーは、対応するリファレンスカウント を減少させる(ステップ320)。クリーンコールは、 そのリソースを監視し、かつそのコールを処理するため の手順300を実行するとサーバーコールプロセッサー と共に、そのリソースに送信される。続いて、サーバー コールプロセッサーは、受信を承認するために、クリー で、サーバーコールプロセッサーは、受入可能な承認期 50 ンコールを送信しているMI要素に対してリターンコー

4 4 4 5 W

ा रहिल

2

•

20

ルを送信する(ステップ330)。本発明に係る実施の 形態によれば、リファレンスを落とすためのクリーンコ ールは拒絶されないが、承認されなければならない。

【0051】 (i i i . ガーベッジコレクション) サーバーコールプロセッサーは、また、もはやリソースに対してリファレンスがなされないか、あるいはそのリソースのための合意されたリース期間が終了したかのいずれかを決定したそのリソースをリクレームするために、ガーベッジコレクションサイクルを起動させる。図4に示した手順400は、サーバーコールプロセッサーがガー 10ペッジコレクションサイクルを起動するために使用するステップのフロー図を示している。

【0052】サーバーコールプロセッサーは、リファレンスカウント及び承認されたリース期間を監視し、MI要素によって管理されているあるリソースについてリファレンスカウントがゼロであるか否か、あるいはあるリファレンスのための承認期間が終了したか否かを決定する(ステップ410)。いずれかの条件が存在するときは、サーバーコールプロセッサーは、そのリソースのガーベッジコレクションを起動する(ステップ420)。そうでない場合は、サーバーコールプロセッサーは、リファレンスカウントと承認されたリース期間の監視を統行する。

【0053】(C. コールフロー)図5は、分散処理システム内にあるMI要素間のコールの流れを模式的に表した図である。マネージングMI要素525は、リソース530に対するリファレンスを監視することによって、リソース530を管理する(ガーペッジコレクト505参照)。マネージングMI要素525は、リソースを管理するので、マネージングMI要素525のサーバ30ーコールプロセッサーは、ここに記載されたコールフローの処理を実行する。

【0054】図5は、また、アプリケーション510及び540が、それぞれ、対応するMI要素515及び545を有していることを示している。各アプリケーション510及び540は、それぞれ、リソース530の内の一つに対するリファレンスを取得し、リファレンスが対応するリソースと結合するように、リソース530の内の一つに対するアクセスを取得するためにシークする。

【0055】アクセスを取得するために、アプリケーション510及び540は、MI要素525に対して、それぞれ、ダーティーコール551及び571を送信するために、それぞれ、対応するMI要素515及び545を呼び出す。MI要素515及び545は、マネージングMI要素525のような他のMI要素によって管理されるリソース530に対してアクセスするのためのアプリケーションの要求を処理するので、MI要素515及び545のアプリケーションコールプロセッサーは、ここに記載されたコールフローの処理を実行する。

30

【0056】ダーティーコール551及び571に応答して、マネージングMI要素525は、各MI要素51 5及び545に対して、それぞれ、リターンコール55 2及び572を送信する。ダーティーコールには、ダーティーコール551及び571のリファレンスのための承認されたリース期間を含んでいる。

【0057】同様に、図5は、また、マネージングM1要素525に対して、それぞれ、クリーンコール561及び581を送信しているM1要素515及び545を示している。クリーンコール561及び581は、アプリケーション510及び540が、それぞれ、クリーンコール561及び581で指定されるリソースに対するアクセスをもはや要求しないということをマネージングM1要素525は、クリーンコール561及び581に対して、それそれ、リターンコール562及び582は、それが、受信したクリーンコール561及び581に対するM1要素525からの単なる承認であるという点において、リターンコール552及び572とは異なる。

【0058】アプリケーション510及び540の双方とも、同一リソースに対するアクセスを要求するかもしれない。例えば、アプリケーション540がそれ以前に「リソース(1)」へのアクセスが承認されていた一方で、アプリケーション510が、「リソース(1)」に対するアクセスを要求することもある。MI要素525は、合意されたリース期間、アプリケーション510及び540の双方がそのリソースを使用できるようにすることによってこのような状況を処理する。すなわち、MI要素525は、アプリケーション510及び540の双方とも、そのリソースに対するリファレンスを落とすが、あるいは最新の合意された期間が終了したかのいずれかの事象が最初に生ずるまで、「リソース(1)」をリクレームするためにガーベッジコレクションサイクルを起動させない。

【0059】1より多いアプリケーションに対し、同一のリソースに対して同時にアクセスすることを許可することによって、本発明は、また、アプリケーションが、リソースに対するリファレンスを落とすように、マネージングMI要素に対してクリーンコールを送信した後に、そのアプリケーションがそのリソースにアクセスすることを許可する。これは、そのリソースが他のアプリケーションによっていまなおリファレンスされているか、あるいはそのリファレンスのリースが未だに終了しておらず、それによりマネージングMI要素525が未だにそのリソースをリクレームしていないために生ずる。しかしながら、そのリソースは、有限の期間が経過した後、すなわち、いかなるアプリケーションもリースしていない時、あるいは最新のリースが終了した時に、

50 リクレームされることになる。

【0060】 (D. MI要素) 図6は、本発明の実施の形態に係るMI要素600のモジュールのブロック図を示している。MI要素600には、監視されている各リファレンスのためのリファレンス要素605、アプリケーションコールプロセッサー640、サーバーコールプロセッサー650及びガーペッジコレクター660を含めることができる。

【0061】リファレンス要素605は、好ましくは、リファレンスデータポーション610に備えられた表又はこれに相当する構造、リファレンスカウント620及 10 び承認期間レジスター630で構成する。MI要素600は、対応するリソースをリクレームするためにガーペッジコレクター660をいつ起動させるかを決定するために、対応するリファレンスデータポーション610で指定される各リファレンスのための、リファレンスカウント620と承認期間630を使用する。

【0062】アプリケーションコールプロセッサ640は、図1に示す手順100のステップを実行するソフトウェアモジュールである。サーバーコールプロセッサー650は、図2~4に示す手順200、300及び40 200ステップを実行するソフトウェアモジュールである。ガーベッジコレクター660は、上述したように、サーバーコールプロセッサー650からの指令に応答してリソースをリクレームするソフトウェアモジュールである。

【0063】(E. 分散処理システム)図7は、本発明を実施するために用いられる分散処理システム50を図示したものである。図7において、分散処理システム50は、ネットワーク雲55によって表現されるネットワーク配列中に接続された3つの独立で、かつ異質なプラ30ットフォーム700、800及び900を含んでいる。図7中で、雲55によって表現されるネットワーク配列の構成及びプロトコルは、ブラットフォーム700、800及び900間の情報伝達を許すものである限り、重要なことではない。

【0064】加えて、ちょうど3つのブラットフォームを使用していることは、単なる例示にすぎないものであり、本発明が、非常に多くのブラットフォームを使用することを制限するものではない。さらに、特定のネットワーク構造は、本発明にとって重要なことではない。例 40 えば、本発明に従って使用することができる他のネットワーク構造では、他の全てのブラットフォームが接続されるネットワークコントローラーとして、1つのブラットフォームを使用する。

【0065】分散処理システム50の実施の形態において、プラットフォーム700、800及び900は、それぞれ、プロセッサー710、810及び910、並びにメモリー750、850及び950を含んでいる。各プロセッサー710、810及び910には、それぞれ、アプリケーション720、820及び920、オペ 50

レーティングシステム740、840及び940、並びにMI要素730、830及び930が含まれている。

【0066】アプリケーション720、820及び920は、本発明を実行するために以前に書かれかつ修正されたプログラム、あるいは本発明によって提供されるサービスを利用するために特別に書かれたプログラムのいずれでもよい。アプリケーション720、820及び920は、本発明に従って実行されるオペレーションを呼び出す。

0 【0067】MI要素730、830及び930は、図6を参照しながら前述したMI要素600に対応している。

【0068】オペレーティングシステム740、840及び940は、それぞれ、対応するプロセッサー710、810及び910と連結された標準的なオペレーティングシステムである。プラットフォーム700、800及び900は、異質なものとすることができる。例えば、プラットフォーム700は、プロセッサー710として、サン・マイクロシステムズ社製ウルトラスパークマイクロプロセッサーを有し、オペレーティングシステム740としてソラリスを使用する。

【0069】ブラットフォーム800は、プロセッサー810として、シリコングラフィクス社製MIPSマイクロプロセッサーを有し、オペレーティングシステム840としてユニックスを使用する。最後に、プラットフォーム900は、プロセッサー910としてインテル社製ペンティアムマイクロプロセッサーを有し、オペレーティングシステム940としてマイクロソフトウィンドウズ95を使用する。本発明は、これに限定されるものではなく、さらに同質のプラットフォームを収容することもできる。

【0070】サン、サン・マイクロシステムズ、ソラリス、ジャパ及びサンロゴは、米国及び他の国におけるサン・マイクロシステムズ社の商標又は登録商標である。ウルトラスパーク及び他の全てのスパーク商標は、許諾に基づいて使用されており、米国及び他の国におけるスパークインターナショナル社の商標である。スパーク商標を付した製品は、サン・マイクロシステムズ社によって開発された構造を基礎に置いている。

【0071】メモリー750、850及び950は、関連するプラットフォームのための一般的な記憶のようないくつかの機能を与える。他の機能は、各プロセッサー710、810及び910による実行の前に、アプリケーション720、820及び920、M1要素730、830及び930、並びにオペレーティングシステム740、840及び940を記憶することである。加えて、メモリー750、850及び950の一部は、ネットワーク50中の全てのプラットフォーム700、800及び900が使用可能な共有メモリーを構成してもよい

10

【0072】 (E. MIサービス) 本発明は、クライア ント/サーバーモデルを用いて実行してもよい。 クライ アントは、ダーティーコールやクリーンコールのような 要求を発生させ、サーバーは、その要求に対して応答す る.

【0073】図7に示す各MI要素730、830及び 930は、クライアント要素とサーバー要素の双方を含 んでいることが望ましい。図8は、クライアントプラッ トフォーム1000及びサーバープラットフォーム11 00のブロック図を示しており、図7中のプラットフォ ーム700、800及び900のいずれか二つに当ては

【0074】ブラットフォーム1000及び1100 は、それぞれ、メモリー1050及び1150、並びに プロセッサー1010及び1110を有している。プラ ットフォーム1000及び1100中の要素は、図7を 参照しながら前述した同様の要素と同じ方法で動作す る。この例では、プロセッサー1010は、クライアン トアプリケーション1020を実行し、プロセッサー1 110は、サーバーアプリケーション1120を実行す 20 る。プロセッサー1010及び1110は、また、それ ぞれ、オペレーティングシステム1040及び114 0、並びにMI要素1030及び1130を実行する。

【0075】MI要素1030及び1130は、それぞ れ、サーバーコールプロセッサー1031及び113 1、アプリケーションコールプロセッサー1032及び 1132、並びにガーベッジコレクター1033及び1 133を有してる。各MI要素1030及び1130 は、また、各MI要素1030及び1130が監視する 各リファレンスのための、リファレンスデータポーショ 30 ン1034及び1134、リファレンスカウント103 5及び1135、並びに承認期間レジスター1036及 び1136を含むリファレンス要素を有している。

【0076】アプリケーションコールプロセッサー10 32及び1132は、クライアントサービスに相当し、 それぞれ、サーバーサービスに相当するサーバーコール プロセッサー1031及び1032と相互に情報伝達を 行う。プラットフォーム1000及び1100は、サー バーコールプロセッサー、アプリケーションコールプロ セッサー、ガーベッジコレクター及びリファレンス要素 を有しているので、いずれのプラットフォームも、クラ イアントあるいはサーバーとして機能することができ る。

【0077】しかしながら、後述する議論のために、ブ ラットフォーム1000は、クライアントプラットフォ 一厶を示し、プラットフォー厶1100は、サーバープ ラットフォームを示すものとする。この例では、クライ アントアプリケーション1020は、分散リソースに対 してリファレンスを取得し、サーバープラットフォーム 1100のMI要素1130によって管理されるリソー 50 を要求していない。その機構は、それらが比較しうる増

スに対してダーティーコールを送るために、MI要素I 030を使用する。

24

【0078】加えて、サーバープラットフォーム110 0は、サーバーアプリケーション1120を実行する。 サーバーアプリケーション1120は、また、ダーティ ーコールを送信するためにMI要素1130を使用す る。そして、ダーティーコールは、そのダーティーコー ルのリソースがMI要素ll30によって管理されてい る時は、MI要素1130によって処理される。あるい は、サーバーアプリケーション1120は、MI要素1 030で管理されているリソースに対してダーティーコ ールを送信するためにMI要素1130を使用する。

【0079】従って、クライアントプラットフォーム1 000中のMI要素1030のためのサーバーコールプ ロセッサ1031、ガーベッジコレクター1033及び リファレンスカウント1035は、使用されていないの で、図8中においては陰影が付されている。同様に、サ ーバープラットフォーム1100中のMI要素1130 のアプリケーションコールプロセッサー1132もま た、休止状態であるので、陰影が付されている。

【0080】クライアントアプリケーション1020が あるリソースに対応するリファレンスを取得した時に は、アプリケーションコールプロセッサー1032は、 ダーティーコールを送信し、それをサーバーコールプロ セッサー1131が受信する。ダーティーコールには、 要求されたリース期間が含まれている。サーバーコール プロセッサー1131は、ダーティーコール中のリファ レンスのためにリファレンスカウント1135を増加さ せ、承認期間を決定する。これに応じて、サーバーコー ルプロセッサー1131は、アプリケーションコールプ。 ロセッサー1030に対して承認期間と共にリターンコー ールを送信する。アプリケーションコールプロセッサー 1032は、記録されている承認期間1035を更新す るため、及びダーティーコールのリファレンスに対応す るリソースをいつリクレームするかを決定するためにそ の承認期間を使用する。

. . .

B

【0081】サーパーコールプロセッサー1131は、 また、それが管理するリソースのためのリファレンスに 対応するリファレンスカウントと承認期間を監視する。 そのリファレンスカウント1135の内の一つがゼロの 時、又はそのリファレンスのための承認期間1135が 終了した時のいずれかの事象が最初に生じた場合は、い つでも、サーバーコールプロセッサー1131は、リフ ァレンスカウントがゼロ又は承認期間が終了したリファ レンスに対応するリソースをリクレームするためにガー ベッジコレクター1133を起動してよい。

【0082】本発明の実施の形態に係るリース・リファ レンス機構は、プロトコルに含まれるプラットフォーム 1000及び1100上のクロックが同期していること 加期間を有することを、単に要求するだけである。リースは、特定の時刻に終了するのではなく、むしろ一定の時間間隔が経過した後に終了する。時間間隔がほぼ一致している限り、プラットフォーム 1000及び1100は、承認されたリース期間について、およその合意が得られる。さらに、リースのためのタイミングは、コンピューターの見地からすれば、かなり長いので、クロックレートのわずかな差異は、ほとんど、あるいは全く影響がない。

【0083】ダーティーコールの転送時間は、プロトコルの影響を受ける。もし、MI要素1030がリファレンスに対するリースを保持し、更新の要求をするために、リースが終了する直前までウェイト状態であるならば、リースは、MI要素1130がその要求を受信する前に終了するかもしれない。もし、そうであるならば、MI要素1130は、更新要求を受信する前にリソースをリクレームするかもしれない。すなわち、ダーティーコールを送るときには、送り手側は、そのリソースのためのリース期間が終了する前に更新のダーティーコールがなされるように、ダーティーコールのリソースを処理しているプラットフォームへの転送時間を考慮して、要求されたリース期間に対して、時間因子を加えるべきである。

【0084】(F. 結論)本発明によれば、分散ガーペッジコレクション機構は、承認されたリース期間が終了した時に、リソースに対するリファレンスが終了するように、分散処理システム中のリソースに対するリファレンスに対応する承認されたリース期間を与えることによって、リファレンスの保全性を保証し、記憶漏れを排除する。その後に、そのリソースを収集するようにしてもよい。また、リソースに対するリファレンスに付与されたカウンターを参照して、リソースがもはや分散処理システム中のプロセスによってリファレンスされない時に、リソースを収集するようにしてもよい。

【0085】本発明は、上気した実施の形態に何ら限定されるものではなく、本発明の要旨を逸脱しない範囲で種々の改変が可能である。例えば、前述の実施の形態には、ソフトウェアが含まれているが、本発明は、ハードウェアとソフトウェアの組み合わせ、あるいはハードウェアのみで実施することができる。

# [0086]

【発明の効果】本発明によれば、リファレンスの保全性 は、ある一定の期間、すなわち、分散システム中のバー ティ、例えば、リソースに対するリファレンスを保持しているアプリケーション及びそのリソースを管理しているガーペッジコレクションシステムが、そのリソースとそのリソースに対するリファレンスとが保証されることについて同意している期間、リソースをリースすることによって、大きな記憶漏れを伴うことなく保証される。

25

【0087】そのリース期間が終了したときには、そのリソースに対するリファレンスが継続するという保証は、消滅し、ガーベッジコレクションシステムにそのリソースをリクレームすることを許可する。なぜならば、そのリソースに対するリファレンスを保持しているアッリケーションと、そのリソースを管理していガーベッジコレクションシステムは、有限の保証されたリースが終了するか、すなわちいつその保証が終了するかを知ることができるからである。これにより、リファレンスのリース期間中はリファレンスの保全性が保証され、ネットワークエラーに起因して発生するリソースの開放失敗を回避することが可能となるという効果がある。

# 0 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態に係る、アプリケーション コールプロセッサーによって実行されるステップを示す フロー図である。

【図2】本発明の実施の形態に係る、ダーティーコールを処理するためのサーバーコールプロセッサーによって 実行されるステップを示すフロー図である。

【図3】本発明の実施の形態に係る、クリーンコールを 処理するためのサーバーコールプロセッサーによって実 行されるステップを示すフロー図である。

30 【図4】本発明の実施の形態に係る、ガーベッジコレクションプロセスを起動するためのサーバーコールプロセッサーによって実行されるステップを示すフロー図である。

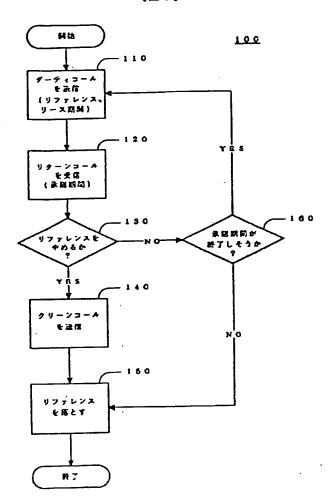
【図 5】分散処理システム内でのコールの好ましい流れを示す図である。

【図 6 】本発明に係る方法呼出作業を遂行する構成要素 のブロック図である。

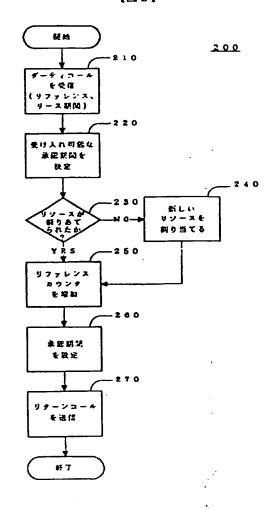
【図7】本発明の実施の際に用いられる分散処理システムを示す図である。

40 【図8】本発明の実施の形態に係る、分散処理システムのプラットフォームにおける個々のソフトウェアの構成要素を示す図である。

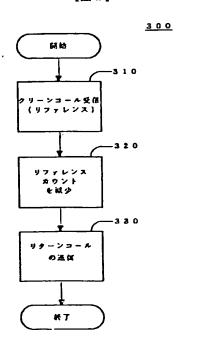
【図1】



[图2]



【図3】



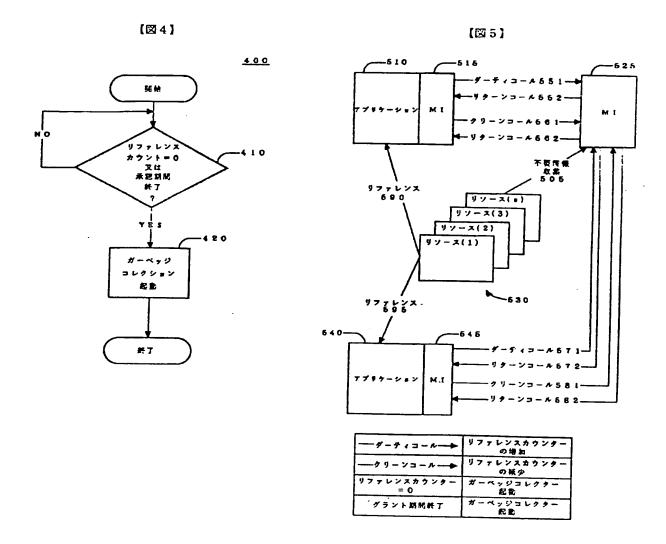
45. 37. - 148.

to diffe

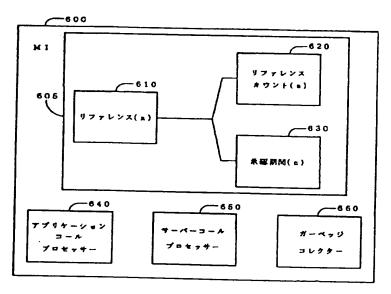
المينية العبد

湯金さ

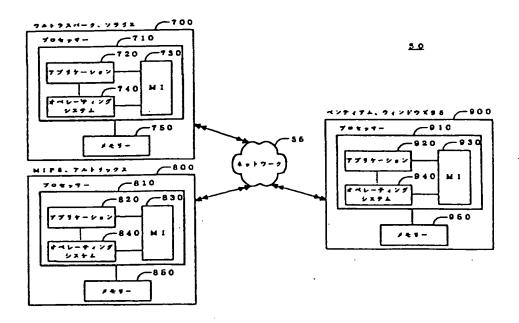
:



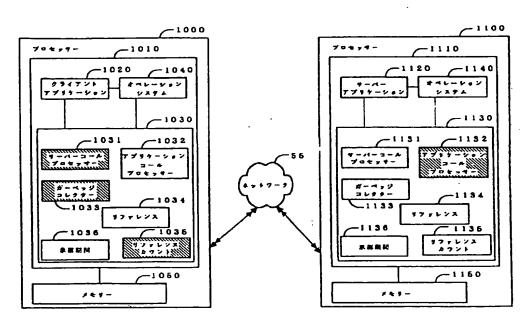
【図6】



## 【図7】



[図8]



フロントページの続き

(72) 発明者 ウォールドー ジェームス エイチ アメリカ合衆国、01826 マサチューセッ ツ州、ドラカット、ラビーロード155

# (72)発明者 リッグス ロジャー アメリカ合衆国、01826 マサチューセッ ツ州、パーリントン、ブライアウッドレイ ン4

(54)【発明の名称】 分散ガーベッジコレクションのためのリソースの管理方法、装置、コンピュータプログラム生産物、コンピュータシステム並びにプラットフォーム間に分散したリソースの割当及び割当解除 庁 法

•